

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

DEFINICIONES

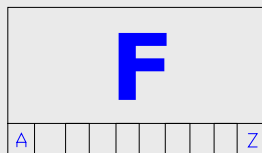
- ✚ **Árbol para representar conjuntos de cadenas de caracteres u objetos (DICCIONARIO DE CADENAS):**
 - Cada nodo representa el prefijo de una palabra
 - Los hijos de un nodo representan las cadenas que tiene a sus padres como prefijos
- ✚ **VENTAJA: Realizar búsquedas parciales (palabras que empiezan por “AR”)**

1

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

IMPLEMENTACION

- ✚ **Nodo:**
 - Campo booleano (indica si es una palabra completa o un prefijo)
 - Estructura de punteros para todos los posibles hijos



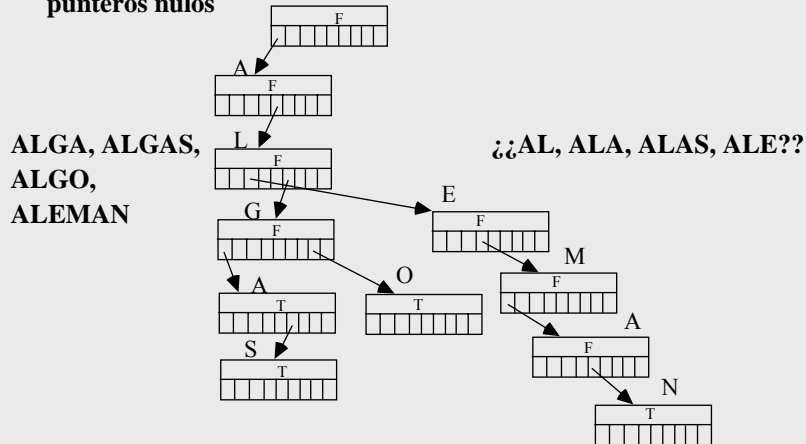
2

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

FUNCIONES (I)

 Crear:

Constructor que pondrá la variable booleana a FALSE y los punteros nulos



2.2. TAD TRIE (Retrieval)

FUNCIONES (III)

 Pertenece:

ALGORITMO BUSQUEDA

ENTRADA: s : Cadena; A : TRIE;

SALIDA: Encontrado: Boolean;

VAR : p: Iterador; c: Carácter;

METODO

p = A; Encontrado = FALSE

Mientras NO EsVacio (p) y NO Encontrado

```
Si LONGITUD (s) == 0
```

Encontrado = Dato (p)

Sino

c = OBTENER (s,1)

$$p = p.HIJO(c)$$

Si NO Es Vacio (p)

SUPRIMIR (s)

fsi

fsi

fMientras

METODO

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

FUNCIONES (IV)

Inserción:

- Si el camino seguido para la inserción ya existe:

Cambiar el flag booleano a cierto al llegar a la última letra de la palabra

- Si no existe:

Crear un nodo en la posición que le corresponda, y así con todas las letras hasta completar la palabra completa

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

COMPLEJIDAD (I)

Complejidad Temporal:

PERTENECE e INSERTAR:

TRIE: $O(L)$

L = longitud de la cadena

ABB: $O(n)$

n = tamaño diccionario

2.2. TAD TRIE (Retrieval)

COMPLEJIDAD (II)

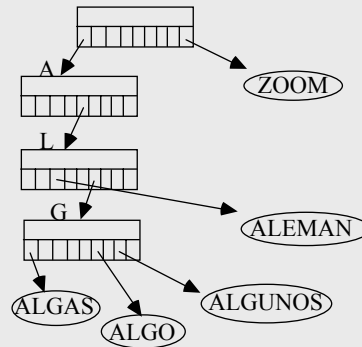
⚡ Complejidad Espacial:

Demasiados nodos. Otra opción es tener dos tipos de nodo:

- Nodos prefijo.
- Nodos terminales.

ALGAS, ALGO, ALGUNOS,
ALEMAN, ZOOM

¿¿AL, ALA, ZORRO??



7

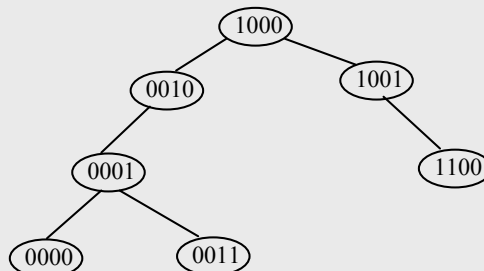
2.3. ARB. BÚSQUEDA DIGITALES

DEFINICIÓN

- ⚡ Caso particular de los TRIES
- ⚡ Árbol binario en que cada nodo contiene un elemento.
- ⚡ La asignación de un nodo viene determinada por la representación binaria de la clave:

■ Dado nodo X en nivel “ i ”:

- $\forall Y \in \text{SubárbolIzq}(X)$ tienen el bit “ i ” igual a cero
- $\forall Y \in \text{SubárbolDer}(X)$ tienen el bit “ i ” igual a uno



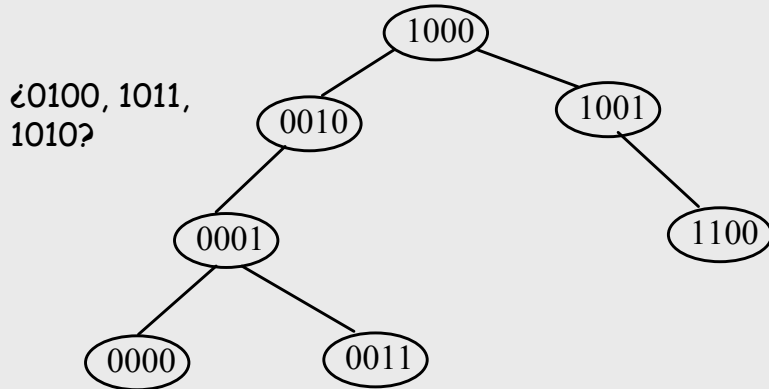
8

2.3. ARB. BÚSQUEDA DIGITALES

OPERACIONES (I)

✳ **BUSQUEDA, INSERCIÓN Y BORRADO:**

Igual que en ABB excepto que el subárbol al que hay que moverse viene determinado por un bit en la clave.



9

2.3. ARB. BÚSQUEDA DIGITALES

COMPLEJIDAD

✳ **COMPLEJIDAD:**

$$O(h) \quad \begin{array}{ll} h = \text{altura del árbol} \\ h = N+1 & N = \text{nº de bits de la clave} \end{array}$$

10